

Patent Abstracts of Japan

PUBLICATION NUMBER

10190525

PUBLICATION DATE

21-07-98

APPLICATION DATE

26-12-96

APPLICATION NUMBER

08348578

APPLICANT: SONY CORP;

INVENTOR:

NARUSE TETSUYA;

INT.CL.

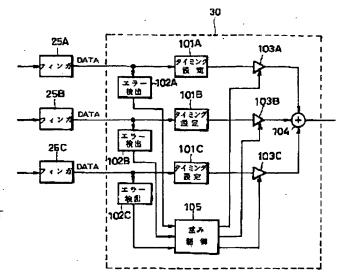
H04B 1/707 H04L 1/06

TITLE

RECEIVING DEVICE, RECEIVING

METHOD AND TERMINAL EQUIPMENT

OF RADIO SYSTEM



ABSTRACT :

PROBLEM TO BE SOLVED: To obtain an excellent demodulation output by synthesizing outputs from respective paths in accordance with the error detecting result of demodulation data in the respective paths in an RAKE system receiver.

SOLUTION: A data combiner 30 synthesizing the demodulation outputs from the respective paths is provided with gain amplifiers 103A, 103B and 103C for setting the weights of the respective paths. Then, the errors of demodulation data of the respective paths are detected and the weights as against the respective gain amplifiers 103A, 103B and 103C are set so as to obtain more weights in fewer errors. Thus, weighting is executed more as the errors becomes fewer and the demodulation outputs of the respective paths are synthesized so that the influence of the path with small signal strength and with many errors is made not to be easily obtained and the error rate of the synthetic output is improved.

COPYRIGHT: (C)1998,JPO

(19)日本国特許庁 (JP)

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出顧公開番号

特開平10-190525

(43)公開日 平成10年(1998)7月21日

(51) Int.CL.8	織別記号	P I	
H04B	1/707	H04J	13/00 D
HO4L	1/06	H041.	1/06

審査請求 未請求 請求項の数9 OL (全 ll 頁)

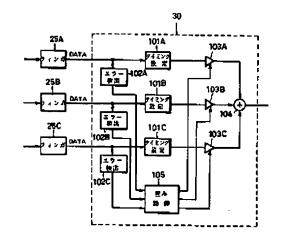
		世上明水 木明水 西水県の数9 UL (主	ш д)	
(21)出職番号	特顧平8-348578	(71)出顧人 000002185	、 000002185 ソニー株式会社	
(22)出顧日	平成8年(1996)12月26日	東京都品川区北品川6丁目7番35号		
	,	(72)発明者 成樹 哲也 東京都品川区北品川6丁目7番35号 ソニ 一株式会社内		
		(74)代理人 弁理士 杉浦 正知		

(54) 【発明の名称】 受信装置及び受信方法、並びに無線システムの端末装置

(57)【要約】

【課題】 RAKE方式の受信機において、各バスの復調データのエラー検出結果に応じて各バスからの出力を 台成することにより、良好な復調出力を得ることができるようにする。

【解決手段】 各パスからの復調出力を合成するデータコンパイナ30に、各パスの重みを設定するゲインアンプ103A、103B、103Cが設けられる。そして、各パスの復調データのエラーが検出され、エラーが少ない程大きな重みとなるように、各ゲインアンプ103A、103B、103Cに対する重みが設定される。このように、エラーが少なくなる程大きな重みを付けて各パスの復調出力を合成することで、信号強度が小さく、エラーの多いパスの影響を受け難くすることができ、合成出力のエラーレートが改善される。



【特許請求の範囲】

【請求項1】 拡散符号によりスペクトラム拡散された 信号を受信する受信装置において、

マルチバスとなっている受信信号から個々のバスを検索 するサーチャと

上記検索されたバスの夫々の受信信号を逆拡散してデータを復調する複数のフィンガと、

上記各バスの復調データのエラーを検出し、上記エラー 検出結果に応じて、上記複数のフィンガの出力を合成す るコンバイナとを備えるようにしたことを特徴とする受 10 信装置。

【請求項2】 上記コンバイナに、上記フィンガの出力 レベルを重み付けする重み付け手段を設け、上記各バス のエラー検出結果に応じて、上記重み付け手段の重みを 制御するようにしたことを特徴とする請求項1記載の受 信装置。

【請求項3】 上記コンバイナは、上記複数のバスの復調データを合成する際に、上記各バスのエラー検出結果、エラーの多いバスの復調データを除外するようにした請求項1記載の受信装置。

【請求項4】 拡散符号によりスペクトラム拡散された 信号を受信する受信方法において、

サーチャでマルチパスとなっている受信信号から個々の パスを検索し、

複数のフィンガで上記検索されたパスの夫々の受信信号を遊拡散してデータを復調し、

上記各フィンガからの各バスの復調データのエラーを検出し、上記各バスのエラー検出結果に応じて、上記コンバイナを制御するようにしたことを特徴とする受信方法。

【請求項5】 上記コンバイナは、上記フィンガの出力 レベルを重み付けして合成し、上記各バスの復調データ のエラー検出結果に応じて、上記重みを制御するように したことを特徴とする請求項4記載の受信方法。

【請求項6】 上記コンバイナは、上記複数のバスの復調データを合成する際に、上記各バスのエラー検出結果、エラーの多いバスの復調データを除外するようにした請求項4記載の受信方法。

【請求項7】拡散符号により送信信号をスペクトラム拡散して送信し、拡散符号の符号系列のパターンや位相を 40 異ならせることにより、多次元接続を可能にした無根システムの端末装置において、

マルチパスとなっている受信信号から個々のパスを検索 するサーチャと

上記検索されたバスの夫々の受信信号を逆拡散してデータを復調する複数のフィンガと、

上記各パスの復調データをエラー検出し、上記エラー検 出結果たに応じて、上記複数のフィンガの出力を合成す るコンパイナとを備えるようにしたことを特徴とする無 線システムの端末装置。 【請求項8】 上記コンバイナに、上記フィンガの出力 レベルを意み付けする意み付け手段を設け、上記各バス のエラー検出結果に応じて、上記章み付け手段の重みを 制御するようにしたことを特徴とする請求項7記載の無 想システムの端末装置。

【請求項9】 上記コンバイナは、上記複数のバスの復調データを合成する際に、上記各バスのエラー検出結果。エラーの多いバスの復調データを除外するようにした請求項7記載の無線システムの端末装置。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】との発明は、CDMA(Code Division Multiple Accesss)方式のセルラ電話システムに用いて好適な受信装置及び受信方法並びに無線システムの端末装置に関する。

[0002]

20

【従来の技術】近年、擬似ランダム符号を拡散符号として用いて送信信号の搬送波をスペクトラム拡散して送信し、拡散符号の符号系列のパターンや位相を異ならせることにより、多次元接続を可能にしたCDMA方式のセルラ電話システムが注目されている。

【0003】CDMA方式では、通信方式として、スペクトラム拡散方式が用いられている。スペクトラム拡散方式では、送信時に、搬送液が送信データにより一次変調され、更に、この一次変調された搬送液に対してPN(Pseudorandon Noise)符号が乗じられ、搬送液がPN符号により変調される。一次変調としては、例えば、平衡QPSK変調が用いられる。PN符号はランダム符号であるから、このように搬送液がPN符号により変調を30受けると、その周波数スペクトラムが広げられる。

【0004】そして、受信時には、送信側と同一のPN符号が乗じられる。受信時に、送信時と同一のPN符号で、その位相が合致していると、逆拡散が行われ、一次変調出力が得られる。この一次変調出力を復調することにより、受信データが得られる。

【0005】スペクトラム拡散方式では、受信時に信号を逆拡散するためには、そのパターンのみならず。その位相についても、送信側と同一のPN符号が必要がある。したがって、PN符号のパターンや位相を変えることにより、多次元接続が可能となる。このように、拡散符号の符号系列のパターンや位相を異ならせることにより多次元接続を可能にしたものがCDMA方式と呼ばれていま

【0006】セルラ電話システムとして、従来より、FDMA(Frequency Division Multiple Accesss)方式やTDMA(Time Division Multiple Accesss)方式が用いられている。ところが、FDMA方式やTDMA方式では、利用者数の急激な増大に対して対処することが困難になってきている。

50 【0007】つまり、FDMA方式は、異なる周波数の

チャンネルを用いて多次元接続を行うものであり、アナログ方式のセルラ電話システムでは、専ら、FDMA方式が用いられている。

【0008】ところが、FDMA方式では、周波数利用 効率が悪く、利用者数の急激な増大に対して、チャンネル数が不足しがちである。チャンネル数を増大するため に、チャンネル間隔を狭くすると、隣接チャンネルの影響が受けやすくなったり、音質の劣化が生じる。

【0009】TDMA方式は、送信データを時間圧縮することより、利用時間を分割し、同一の周波数を共有す 10 るようにしたもので、TDMA方式は、ディジタル方式のセルラ電話システムとして、現在、広く普及している。TDMA方式は、FDMA方式だけの場合に比べて、周波数利用効率が改善されるものの、チャンネル数には限界があり、利用者の急激な増大とともに、チャンネル数の不足が危惧されている。

【0010】 これに対して、CDMA方式では、耐干渉性が優れており、隣接チャンネルの影響を受けにくい。 このため、周波数利用効率が上がり、より多チャンネル化が図れる。

【0011】また、FDAM方式やTDMA方式では、マルチパスによるフェージングの影響を受けやすい。 【0012】つまり、図5に示すように、基地局201から携帯端末202に届く信号には、基地局201からの電波が携帯端末202に直接届くパスP1の他に、基地局201からの電波がビル203Aを反射して携帯端末202に届くパスP2や、基地局201からの電波がビル203Bを反射して携帯端末202に届くパスP3等、複数のパスがある。

【0013】 善地局201からの電波が携帯端末202 30 に直接届くパスP1に比べて、基地局201からの電波がビル203Aや203Bを反射して携帯端末202に届くパスP2及びP3は遅れが生じる。したがって、図6に示すように、携帯端末102には、異なるタイミングでパスP1からの信号S1、パスP2からの信号S2、パスP3からの信号S3が到達する。これら、複数のパスP1、P2、P3からの信号S1、S2、S3が干渉し合うと、フェージングが発生する。FDAM方式やTDMA方式では、このようなマルチパスによるフェージングの影響が問題となっている。 40

【0014】これに対して、CDMA方式では、ダイバシティRAKE方式を採用することにより、マルチパスによるフェージングの影響を軽減できると共に、S/N比の向上を図ることができる。

【0015】ダイバシティRAKE方式では、上述のような複数のパスの信号S1. S2、S3に対して、図7に示すように、複数のパスからの信号を夫々受信できる受信機221A. 221B. 221Cが用意される。そして、タイミング検出器222で、各バスにおける符号が捕捉され、この符号が各パスP1. P2、P3の受信 50

機221A、221B、221Cに設定される。 複数の 受信機221A、221B、221Cにより、複数のパ スP1、P2、P3の信号が夫々復調され、これらの受 信出力がを台成回路222で合成される。

【0016】スペクトラム拡散方式では、各パスによる干渉を受けずらい。そして、このように、複数のパスP 1. P2、P3からの受信出力を夫々復調し、これら複数のパスからの復調出力を合成すれば、信号強度が大きくなり、S/N比の向上が図れると共に、マルチパスによるフェージングの影響が軽減できる。

【0017】上述の例では、説明のために、3つの受信 機221A、221B、221Cと、タイミング検出器 222とによりダイバシティRAKE方式の構成を示し たが、ダイバシティRAKE方式のセルラ電話端末で は、通常、図8に示すように、各パスの復調出力を得る ためのフィンが251A、251B、251Cと、マル チバスの信号を検出するためのサーチャ252と、各パ スの復調データを合成するためのデータコンバイナ25 3とが設けられる。

【0018】図8において、入力端子250に、中間周波数に変換されたスペクトラム拡散信号の受信信号が供給される。この信号が運同期検波回路255に供給される。準同期検波回路255は乗算回路で、運同期検波回路255で、入力端子250からの信号とPLLシンセサイザ256の出力とが乗算される。PLLシンセサイザ256の出力は、周波数コンバイナ257の出力により制御され、準同期検波回路255で受信信号が直交検波される。

【0019】準同期検液回路255の出力は、A/Dコンバータ258に供給される。A/Dコンバータ258で、この信号がディジタル信号に変換される。この際、A/Dコンバータ258のサンプリング周波数は、スペクトラム拡散に使われるPN符号の周波数よりも十分高い周波数に設定され、所謂オーバーサンプリングが行われる

【0020】A/Dコンバータ258の出力は、フィンガ251A、251B、251Cに供給されると共に、サーチャ252に供給される。フィンガ251A、251B、251Cは、各パスにおける信号を逆拡散し、同40期情促し、データを復調すると共に、周波数誤差を検出するものである。

【0021】サーチャ252は、受信信号の符号を捕捉し、フィンガ251A、251B、251Cに設定する各バスの符号を決定するものである。すなわち、サーチャ252は、受信信号にPN符号を乗算して逆拡散を行う逆拡散回路を備えている。そして、コントローラ258の制御の基に、PN符号の位相を動かし、受信符号との相関を求める。この設定された符号と受信符号との相関により、各バスの符号が決定される。

【0022】サーチャ252の出力がコントローラ25

8に供給される。コントローラ258は、サーチャ25 2の出力に基づいて、各フィンガ251A、251B、 251Cに対するPN符号の位相を設定する。フィンガ 251A、251B、251Cは、これに基づいて、P N符号の位相を設定し、受信信号の逆拡散を行い、そし て、各パスにおける受信信号を復調する。

【0023】フィンガ251A、251B、251Cで 復調されたデータは、データコンバイナ253に供給さ れる。データコンバイナ253で、各バスの受信信号か 台成される。この台成された信号が出力端子259から 10 受信方法である。 出力される。

【0024】また、フィンガ251A、251B、25 1 Cで、周波数誤差が検出される。この周波数誤差が周 波数コンバイナ257に供給される。この周波数コンバ イナ257の出力により、PLLシンセサイザ256の 発振周波数が制御される。

【0025】とのように、RAKE方式では、複数のパ スの復調出力がフィンガ251A、221B、251C で復調され、これら複数のバスの出力がコンバイナ25 3で合成される。従来では、このように複数のパスの復 20 を特徴とする無線システムの端末装置である。 調出力を合成する際に、フィンガ251A、251B、 2510からの各バスの復調出力の時間軸を合わせた 後、これらを単純に合成するようにしている。

[0026]

【発明が解決しようとする課題】上述のように、従来で は、各バスの出力合成する際、各バスの復調出力を単純 に合成している。このように、各パスの出力を全て合成 すれば、1つのバスの出力を用いる場合に比べて、8/ N比の向上が図れ、フェージングの影響を受け難くな

【0027】ところが、各パスからは、常に、正しい復 調出力が得られているとは限らならい。特に、受信信号 の弱いバスからの復調出力には、多くのエラーが発生し ている可能性が高い。エラーの多く発生しているような パスがある場合には、そのバスの復調出力を合成する と、かえって合成出力のエラーが増加するようなことに

【0028】したがって、この発明の目的は、各バスの 復調データのエラー検出結果に応じて各バスからの出力 を合成することにより、良好な復調出力を得ることがで 40 きるようにした受信装置及び受信方法。並びに無線シス テムの端末装置を提供することにある。

[0029]

【課題を解決するための手段】この発明は、拡散符号に よりスペクトラム拡散された信号を受信する受信装置に おいて、マルチバスとなっている受信信号から個々のパ スを検索するサーチャと、検索されたバスの夫々の受信 信号を逆拡散してデータを復調する複数のフィンガと、 各バスの復調データのエラーを検出し、エラー検出結果 とを備えるようにしたことを特徴とする受信装置であ

【10030】との発明は、拡散符号によりスペクトラム 拡散された信号を受信する受信方法において、サーチャ でマルチパスとなっている受信信号から個々のパスを検 素し、複数のフィンガで検索されたバスの夫々の受信信 号を逆拡散してデータを復調し、各フィンガからの各パ スの復調データのエラーを検出し、エラー結果にに応じ て、コンバイナを制御するようにしたことを特徴とする

【0031】この発明は、拡散符号により送信信号をス ベクトラム拡散して送信し、拡散符号の符号系列のパタ ーンや位相を異ならせることにより、多次元接続を可能 にした無線システムの端末装置において、マルチバスと なっている受信信号から個々のパスを検索するサーチャ と、検索されたバスの夫々の受信信号を逆拡散してデー タを復調する複数のフィンガと、各バスの復調データの エラーを検出し、エラー結果に応じて、複数のフィンガ の出力を合成するコンバイナとを備えるようにしたこと

【りり32】 番バスからの復調出力を合成するデータコ ンバイナに、各バスの重みを設定するゲインアンプが設 けられる。そして、各パスの復調データのエラーが検出 され、エラーが少ない程大きな重みとなるように、各ゲ インアンプに対する重みが設定される。このように、エ ラーが少なくなる程大きな重みを付けて各パスの復調出 力を合成することで、信号強度が小さく、エラーの多い パスの影響を受け難くすることができ、台成出力のエラ ーレートが改善される。

【0033】以下、この発明の実施の形態について図面 を参照して説明する。図1は、この発明が適用できるC DMA方式の携帯電話システムの携帯端末の一例を示す ものである。この携帯端末では、受信方式として、複数 のバスからの信号を同時に受信し、これらを合成するよ うにしたダイバシティRAKE方式が採用されている。 【りり34】図1において、送信時には、マイクロホン 1に音声信号が入力される。この音声信号は、A/Dコ ンバータ2に供給され、A/Dコンバータ2によりアナ ログ音声信号がディジタル音声信号に変換される。A/ Dコンバータ2の出力が音声圧縮回路3に供給される。 【0035】音声圧縮回路3は、ディジタル音声信号を 圧縮符号化するものである。圧縮符号化方式としては、 種々のものが提案されているが、例えばQCELP(Qu alcomm Code Excited Linear Coding)のような. 話者 の声の性質や、通信器の混雑状況により、複数の符号化 速度が選択できるものを用いることができる。QCEL Pでは、話者の声の性質や通信路の混雑状況によって4 通りの苻号化速度(9.6kbps.4.8kbps、 2. 4kbps. 1. 2kbps) が選択でき、通話品 に応じて、複数のフィンガの出力を合成するコンバイナ 50 質を保つのに最低限の速度で符号化が行えるようになっ

ている。勿論、音声圧縮方式は、これに限定されるもの ではない。

【0036】音声圧縮回路3の出力が畳込み符号化回路 4に供給される。量込み符号化回路4により、送信デー 夕に対して、畳込み符号のエラー訂正コードが付加され る。畳込み符号化回路4の出力がインターリープ回路5 に供給される。インターリーブ回路5により、送信デー タがインターリーブされる。インターリーブ回路5の出 力がスペクトラム拡散回路6に供給される。

一次変調され、更に、PN符号で拡散される。すなわ ち、例えば平衡QPSK変調により、送信データの一次 変調が行われ、更に、PN符号が乗じられる。PN符号 はランダム符号であるから、このようにPN符号を乗じ ると、搬送波の周波数帯域が広げられ、スペクトラム拡 散が行われる。なお、送信データの変調方式としては、 例えば平衡QPSK変調を用いられているが、種々のも のが提案されており、他の変調方式を用いるようにして も良い。

パスフィルタ7を介して、D/Aコンバータ8に供給さ れる。D/Aコンバータ8の出力がRF回路9に供給さ

【0039】RF回路9には、PLLシンセサイザ11 から局部発振信号が供給される。RF回路9により、D /Aコンバータ8の出力とPLLシンセサイザ11から の局部発振信号とが乗じられ、送信信号の周波数が所定 の周波数に変換される。RF回路9の出力が送信アンプ 10に供給され、電力増幅された後、アンテナ12に供 給される。そして、アンテナ12からの電波が基地局に 30 出力がAGC回路33に供給される。 向けて送られる。

【0040】受信時には、基地局からの電波がアンテナ 12により受信される。この基地局からの電波は、建物 等の反射を受けるため、マルチバスを形成して、携帯端 末のアンテナ12に到達する。また、携帯端末を自動車 等で使用する場合には、ドップラー効果により、受信信 号の周波数が変化することがある。

【0041】アンテナ12からの受信出力は、RF回路 20に供給される。RF回路20には、PLLシンセサ イザ11か5局部発振信号が供給される。RF回路2() 40 により、受信信号が所定周波数の中間周波数信号に変換 される。

【0042】RF回路20の出力が中間周波回路21を 介して、準同期検波回路22に供給される。準同期検波 回路22には、PLLシンセサイザ23の出力が供給さ れる。PLLシンセサイザ23からの出力信号の周波数 は、周波数コンバイナ32の出力により制御されてい る。準同期検波回路22により、受信信号が直交検波さ れる。

【0043】準同期検波回路22の出力は、A/Dコン 50 ディンターリーブされる。ディンターリーブ回路34の

バータ24に供給される。A/Dコンバータ24によ り、準同期検波回路22の出力がディジタル化される。 このとき、A/Dコンバータ24のサンプリング周波数 は、スペクトラム拡散に使われているPN符号の周波数 よりも高い周波数に設定されており、所謂オーバーサン プリングとされている。A/Dコンバータ24の出力が フィンガ25A、25B、25Cに供給されると共に、 サーチャ28に供給される。

【0044】前述したように、受信時には、マルチパス 【0037】スペクトラム拡散回路6により、搬送波が 10 の信号が受信される。フィンガ25A.25B.25C は、夫々、これらマルチバスの受信信号にPN符号を乗 算して逆拡散を行い、逆拡散出力からデータを復調す る。更に、フィンガ25A. 25B. 25Cからは、各 バスでの受信信号レベルと、各バスでの周波数誤差が出 力される。

【0045】サーチャ28は、受信信号の符号を捕捉 し、フィンガ25A、25B、25Cに設定する各パス の符号を決定するものである。すなわち、サーチャ28 は、受信信号にPN符号を乗算して逆拡散を行う逆拡散 【0038】スペクトラム拡散回路6の出力は、バンド(20)回路を備えている。そして、コントローラ29の制御の 基に、PN符号の位相を動かし、受信符号との相関を求 める。この設定された符号と受信符号との相関値によ り、各パスの符号が決定される。コントローラ29によ り決定された符号がフィンガ25A. 25B、25Cに 設定される。

> 【0046】フィンガ25A、25B、25Cにより復 調された各パスの受信データは、データコンバイナ30 に供給される。データコンバイナ30により、各パスの 受信データが合成される。このデータコンバイナ30の

> 【0047】また、フィンガ25A、25B、25Cに より、各パスにおける信号強度が求められる。フィンガ 25A、25B、25Cからの各パスにおける信号強度 Id. RSSI (Received Signal Strength Indicator) コンバイナ31に供給される。RSSIコンバイナ31 により、各バスにおける信号強度が合成される。このR SSIコンバイナ31の出力がAGC回路33に供給さ れ、受信データの信号レベルが一定となるように、AG C回路33のゲインが制御される。

> 【0048】また、フィンガ25A、25B、25Cか **らの各パスにおける周波数誤差が周波数コンバイナ32** に供給される。周波数コンバイナ32により、各バスに おける周波数誤差が合成される。この周波数コンバイナ 32の出力がPLLシンセサイザ11及び23に供給さ れ、周波数誤差に応じて、PLLシンセサイザ11及び 23の周波数が制御される。

> 【りり49】AGC回路33の出力がデインターリーブ 回路34に供給される。デインターリーブ回路34によ り、送信側のインターリーブに対応して、受信データが

10

出力がビタビ復号回路35に供給される。ビタビ復号回路35は、軟判定と最尤復号とにより、昼込み符号を復号するものである。ビタビ復号回路35により、エラー訂正処理が行われる。このビタビ復号回路35の出力が音声伸長回路36に供給される。

【0050】音声伸長回路36により、例えばQCEL Pにより圧縮符号化されて送られてきた音声信号が伸長 され、ディジタル音声信号が復号される。このディジタ ル音声信号がD/Aコンバータ37に供給される。D/ Aコンバータ37によりディジタル音声信号がアナログ 10 音声信号に戻される。このアナログ音声信号がスピーカ 38に供給される。

【0051】図2は、この発明が適用された携帯電話端末におけるサーチャ28の構成を示すものである。図2において、入力端子51に、A/Dコンバータ24(図1)からのディジタル信号が供給される。前述したように、A/Dコンバータ24のサンプリング周波数は、PN符号の周波数よりも高い周波数とされており、オーバサンプリングとなっている。この入力端子51からのディジタル信号がデシメート回路52に供給され、デシメ20ート回路52で、入力端子51からの信号がデシメートされる。デシメート回路52の出力が乗算回路53に供給される。

【0052】PN符号発生回路54からは、送信側で拡散したのと同様のPN符号が発生される。PN符号発生回路54からのPN符号の位相は、コントローラ29により設定可能とされる。PN符号発生回路54からのPN符号が乗算回路53に供給される。

【0053】乗算回路53により、デシメート回路52の出力と、PN符号発生回路54からのPN符号とが乗30算される。これにより、入力端子51からの受信信号が逆拡散される。受信符号とPN符号発生回路54からの符号とのパターン及び位相が一致すると、受信信号の逆拡散が成立し、乗算回路53からの出力レベルが大きくなる。乗算回路53の出力がバンドバスフィルタ56を介してレベル検出回路57に供給される。レベル検出回路57により、乗算回路53の出力レベルが検出される。

【0054】レベル検出回路57の出力が加算回路58に供給される。加算回路58で、レベル検出回路57の40出力が所定回数。例えば64回分累積加算される。このように、レベル検出回路57の出力レベルを累積加算した値から、PN符号発生回路54に設定されている符号と、受信符号との相関値が得られる。この加算回路58の出力は、メモリ59に供給されると共に、最高値検出回路60に供給される。最高値検出回路60に供給される。最高値検出回路60に供給される。最高値検出回路60により、相関値の最高値が求められ、この相関値の最高値が最高値メモリ61に保存される。

【00055】PN符号発生回路54からのPN符号の位相は、コントローラ29の制御の基に、所定チップ(例 50

えばチップ或いは1/2チップ)ごとに動かされる。そして、各位相ごとに、加算回路58の出力から相関値が求められる。この相関値がメモリ59に替えられる。そして、PN符号の1周期分の設定が終了したら、相関値の大きい順に例えば3つの位相が選択され、これがフィンガ25A、25B、25C(図1)に設定される。このように、相関値の大きい順に例えば3つの位相を選択して3つのバスを設定する際に、最高値メモリ61に保持されている最高値が用いられる。

【0056】図3は、この発明が適用された携帯電話端末におけるフィンガ25A、25B、25Cの構成を示すものである。図3において、入力端子71に、A/Dコンバータ24(図1)からのディジタル信号が供給される。前述したように、A/Dコンバータ24のサンプリング周波数は、PN符号の周波数よりも高い周波数とされており、オーバーサンプリングとなっている。

【0057】との入力端子71からのディジタル信号がデシメート回路72、73.74に供給される。デシメート回路72には、クロック制御回路75からのクロックが遅延回路76を介して供給され、デシメート回路73には、クロック制御回路75からのクロックがそのまま供給され、デシメート回路74には、クロック制御回路75からのクロックが遅延回路76.77を介して供給される。遅延回路76及び77は、1/2チップ分の遅延量を有している。デシメート回路72、73.74で、入力端子71からのディジタル信号がデシメートされる。

【0058】デシメート回路72、73、74の出力が 乗算回路78、79、80に夫ヶ供給される。乗算回路 78、79、80には、PN符号発生回路81からのP N符号が供給される。PN符号発生回路81からは、送 信側で拡散したのと同様のPN符号が発生される。

【0059】乗算回路78により、デシメート回路72の出力とPN符号発生回路81の出力とが乗算される。 受信符号とPN符号発生回路81からの符号のバターン 及び位相が合致していれば、乗算回路78からは逆拡散 出力が得られる。この乗算回路78の出力がバンドパスフィルタ82を介して復調回路83に供給される。

【0060】復調回路83で受信信号が復調され、復調回路83からは、復調データが出力される。この復調データが出力端子84から出力される。また、復調回路81で、受信信号の信号レベルが検出される。この信号レベルが信号が出力端子85から出力される。また、復調回路81で、周波数誤差が検出される。この周波数誤差が出力端子86から出力される。

【0061】無算回路79及び80により、デシメート 回路73及び74の出力とPN符号発生回路81の出力 とが乗算される。デシメート回路73には、クロック制 御回路75からのクロックがそのまま供給され、デシメ ート回路74には、クロック制御回路75からのクロッ (7)

12

クが1チップ分遅延されて供給されているので、デシメート回路72の出力をセンタ位相とすると、デシメート回路73及び74からは、夫々、1/2チップ分位相が遅れた出力が得られる。乗算回路79及び80により、1/2チップ進んだ及び遅れた位相の受信符号と、PN符号発生回路81の符号とが乗算され、1/2チップ進んだ及び遅れた位相の逆拡散出力が得られる。この乗算回路79及び80の出力は、DLL (Delay Locked toop)を構成するのに用いられる。

11

【0062】すなわち、乗算回路79及び80の出力は、バンドパスフィルタ87及び88を夫ャ介して、レベル検出回路89及び90に夫ャ供給される。レベル検出回路89及び90からは、1/2チップ進んだ及び遅れた位相の逆拡散出力レベルが得られる。レベル検出回路89及び90の出力が減算回路91に供給される。

【0063】減算回路91で、1/2チップ進んだ位相の逆拡散出力レベルと、1/2チップ遅れた位相の逆拡散出力レベルとが比較される。この比較出力は、ループフィルタ92を介して、クロック制御回路75に供給さ 20れる。クロック制御回路75で、減算回路91の出力がゼロになるように、デシメート回路72~74に与えられるクロックが制御される。

【0064】例えば、A/Dコンバータ24で8倍のオーバーサンプリングをしたとし、デシメート回路72~74で1/8にデシメートする場合、デシメート回路72~74からは、8サンブル毎に信号が出力される。減算回路91の出力から、今までのタイミングでは遅過ぎると判断されるような場合には、8サンブルおきに出力していたタイミングが、7サンブルおきに出力されるように制御される。これにより、位相が進められたことになる。

【0065】PN符号発生回路81には、入力端子93から初期位相データが供給される。この初期位相データは、サーチャ28で検出されたパスに基づいて設定される。その後の符号の変動に対しては、上述のDLLループが働き、受信符号が捕捉される。

【0066】上述のように、この発明が適用できるCD MA方式の形態電話システムの携帯端末では、RAKE 方式が用いられ、複数のバスの受信出力が合成される。そして、この発明が適用された携帯電話端末では、データコンバイナ30で各フィンガ25A、25B、25Cの復調出力を合成する際に、各パスのエラーに応じて各フィンガ25A、25B、25Cの6間出力に意みを付けて、合成するようにしている。つまり、図4に示すように、各フィンガ25A、25B、25Cからの復調データは、データコンバイナ30のタイミング補正回路101A、101B、101Cに夫々供給されると共に、エラー検出回路102A、102

B. 102 Cに夫ャ供給される。エラー検出回路102 A. 102 B. 102 Cは、量み込み符号を復号してエラーを検出するもので、ここでは、大まかなエラーが検出できれば良いので、軟判定と最尤復号を行うビタビ復号器は不要であり、硬判定復号を行う簡易的なもので十分である。

【0067】タイミング博正回路101A、101B、101Cで、各バスの復調出力の時間軸が合わせられる。とのタイミング補正回路101A、101B、101Cの出力は、ゲインアンプ103A、103B、103Cに夫々供給される。ゲインアンプ103A、103B、103Cの出力が合成回路104に供給される。【0068】各フィンガ25A、25B、25Cの復号出力中のエラーは、エラー検出回路102A、102B、102Cで検出される。エラー検出回路102A、102B、102Cの出力は、重み制御回路105に供給される。重み制御回路105で、エラーが少ないバス程重みが大きくなるように、各バスに対する重みが決定される。重み制御回路105で決定された重みに応じて、各バスに対するゲインアンプ103A、103B、103Cのゲインが設定される。

【0069】フィンガ25A、25B、25Cからの各パスの復調データは、タイミング補正回路101A、101B、101Cでタイミングが合わせられ、ゲインアンプ103A、103B、103Cにより信号強度に応じて重み付けされて合成される。

【0070】各バスからの復調データを合成する際に、 復調データのエラーが多いバスのデータを合成すると、 かえってエラー増加してしまう。この例のように、各バスの復調出力に対して、ゲインアンプ103A、103 B、103Cを設け、各バスのエラーを検出し、エラー 少なくなる程大きな重みを付けて各バスの復調出力を合 成するようにすれば、エラーの多いバスの影響を受け難 くすることができる。

【0071】なお、上述の例では、各バスの復調出力に対してゲインアンプ103A、103B、103Cを設け、エラー少なくなる程大きな重みを付けて各バスの復調出力を合成するようにしているが、エラーが所定値以上のバスは、信頼性が薄いとして、データコンバイナ30でデータ合成する時に、そのバスの復調データを除外するようにしても良い。

[0072]

【発明の効果】との発明によれば、各バスからの復調出力を合成するデータコンバイナに、各バスの意みを設定するゲインアンプが設けられる。そして、各バスの復調データのエラーが検出され、エラーが小さくなる程大きくなるように、各ゲインアンアンプに対する意みが設定される。このように、エラーが小さくなる程大きな意みを付けて各バスの復調出力を合成することで、エラーの50 多いバスの影響を受け難くすることができ、合成出力の

(8)

特開平10-190525

14

エラーレートが改善される。

【図面の簡単な説明】

【図1】この発明が適用できるCDMA方式の携帯電話 端末の全体構成を示すブロック図である。

13

【図2】この発明が適用できるCDMA方式の携帯電話 端末におけるサーチャの構成の一例を示すプロック図で ***

【図3】この発明が適用できるCDMA方式の携帯電話 端末におけるフィンガの構成の一例を示すブロック図で ある。

【図4】この発明が適用できるCDMA方式の携帯電話 端末におけるデータコンバイナの構成の一例を示すプロ* *ック図である。

【図5】マルチバスの説明に用いる略線図である。

【図6】マルチバスの説明に用いる波形図である。

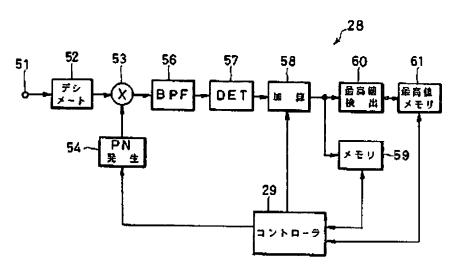
【図7】ダイバシティRAKE方式の説明に用いるプロック図である。

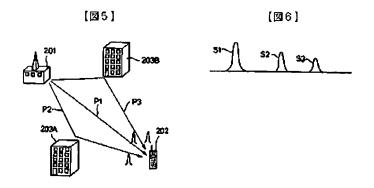
【図8】ダイバシティRAKE方式の受信機の一例のブロック図である。

【符号の説明】

25A、25B、25C・・・フィンガ、28・・・サ ーチャ、30・・・データコンバイナ、102A、10 2B、102C・・・エラー検出回路

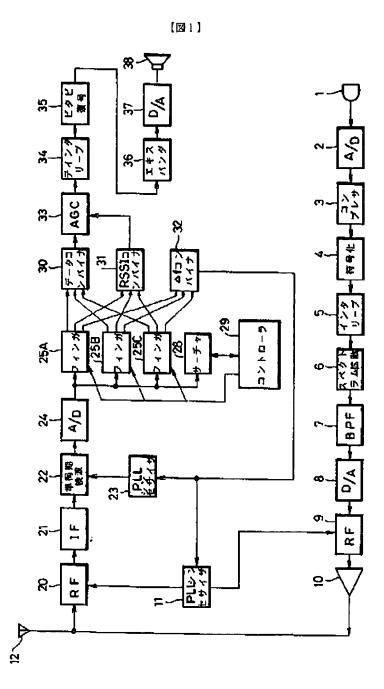
[図2]





(9)

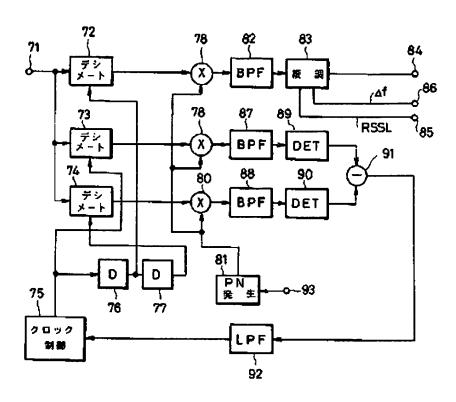
特開平10-190525

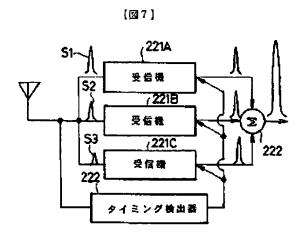


(10)

特開平10-190525

[図3]

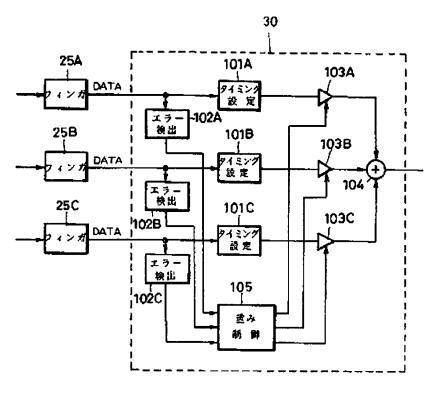




(11)

特開平10-190525

[図4]



[図8]

